Aufgabe 1

Zeigen Sie für folgendes Programm P

```
x := 5; y := 2; output (x - (y + read))
```

dass sowohl die operationelle Semantik als auch die Reduktionssemantik bei Eingabe $E = (4)$ die Ausgabe $A = (-1)$ bestimmt.
Lösungsidee von Tobi: Wir betrachten die entsprechenden Regeln (aus der Vorlesung) aus beiden Semantiken.
Für die operationelle Semantik:

$$\Delta\langle W|S|I := T.K|E|A\rangle = \langle W|S|T.assign.I.K|E|A\rangle \tag{OS1a}$$

$$\Delta\langle n.W|S|assign.I.K|E|A\rangle = \langle W|S[n/I]|K|E|A\rangle, \text{ wobei } n \in ZAHL \text{ und } S[n/I](x) = \begin{cases} n, & \text{falls } I = x \\ S(x) & \text{sonst} \end{cases} \tag{OS1b}$$

$$\Delta\langle W|S|\underline{read}.K|n.E|A\rangle = \langle n.W|S|K|E|A\rangle \text{ für alle } n \in ZAHL \tag{OS2}$$

$$\Delta\langle W|S|\underline{output}\ T.K|E|A\rangle = \langle W|S|T.\underline{output}.K|E|A\rangle \tag{OS3a}$$

$$\Delta\langle n.W|S|\underline{output}.K|E|A\rangle = \langle W|S|K|E|n.A\rangle \tag{OS3b}$$

$$\Delta\langle W|S|T_1\ \underline{OP}\ T_2.K|E|A\rangle = \langle W|S|T_1.T_2.\underline{OP}.K|E|A\rangle \tag{OS4a}$$

$$\Delta\langle n_2.n_1.W|S|\underline{OP}.K|E|A\rangle = \langle \underline{(n_1\ \underline{OP}\ n_2)}.W|S|K|E|A\rangle, \text{ falls } \underline{n_1\ \underline{OP}\ n_2} \text{ nicht aus dem darstellbaren Zahlenbereich herausführt} \tag{OS4b}$$

und für die Reduktionssemantik diese Regeln:

$$(x, (s, e, a)) \Rightarrow (s(x), (s, e, a)), \text{ falls } s(x) \neq \underline{\text{frei}} \text{ für } x \in ID, (s, e, a) \in \mathcal{Z} \tag{RS1a}$$

$$(I := T, (s, e, a)) \Rightarrow (\underline{skip}, (s[n/I], e', a)), \text{ falls } (T, (s, e, a)) \overset{*}{\Rightarrow} (n, (s, e', a)) \tag{RS1b}$$

$$(T_1\ \underline{OP}\ T_2, z) \Rightarrow (n\ \underline{OP}\ T_2, z'), \text{ falls } (T_1, z) \overset{*}{\Rightarrow} (n, z') \tag{RS2a}$$

$$(n\ \underline{OP}\ T_1, z) \Rightarrow (n\ \underline{OP}\ m, z'), \text{ falls } (T, z) \overset{*}{\Rightarrow} (m, z') \tag{RS2b}$$

$$(n\ \underline{OP}\ n, z) \Rightarrow (\underline{n\ \underline{OP}\ m}, z'), \text{ falls } \underline{n\ \underline{OP}\ m} \in \text{ ZAHL} \tag{RS2c}$$

$$\underline{read} \Rightarrow (n, (s, e, a)), \text{ falls } n \in \text{ ZAHL} \tag{RS3}$$

$$\underline{output}\ T, (s, e, a) \Rightarrow (\underline{skip}, (s, e', a.n)), \text{ falls } (T, (s, e, a)) \overset{*}{\Rightarrow} (n, (s, e', a)) \tag{RS4}$$

Durch simulieren der Kellerspitze können wir so alle Regeln Schritt für Schritt für die operationelle Semantik anwenden:
OS1a, OS1b, OS1a, OS1b, OS4a, OS2, OS4b, OS4a, OS3a, OS3b
Durch induktives anwenden der Regeln für die Reduktionssemantik erhalten wir:
RS1b, RS1b, RS3, RS2b, RS2c, RS4

Aufgabe 2

Gegeben sei folgende Syntax:

```
W := True | False
LOP := AND | OR
LA := W | LA1 LOP LA2 | Not LA
```

zur Formalisierung logischer Ausdrücke.

a) Definieren Sie eine geeignete operationelle Semantik.
$z = \langle W|L.K|E|A\rangle$ mit $L \in LA$

$\Delta\langle W|\underline{true}.K|E|A\rangle := \langle \underline{true}.W|K|E|A\rangle$
$\Delta\langle W|\underline{false}.K|E|A\rangle := \langle \underline{false}.W|K|E|A\rangle$
$\Delta\langle W|\underline{not}\,L.K|E|A\rangle := \langle W|L.\underline{not}\,.K|E|A\rangle$
$\Delta\langle l.W|\underline{not}\,.K|E|A\rangle := \langle \neg l.W|K|E|A\rangle$, für alle $l \in \{\underline{true}, \underline{false}\}$
wobei $\neg l = \begin{cases} \underline{false} & \text{falls } b = \underline{true} \\ \underline{true} & \text{falls } b = \underline{false} \end{cases}$
$\Delta\langle W|LA_1\,\underline{LOP}\,LA_2.K|E|A\rangle := \langle W|LA_1.LA_2.\underline{LOP}.K|E|A\rangle$
$\Delta\langle l_2.l_1W|\underline{OR}.K|E|A\rangle := \langle \underline{true}.W|K|E|A\rangle$, wenn $l_1 = \underline{true}$ oder $l_2 = \underline{true}$
$\Delta\langle l2.l1.W|\underline{OR}.K|E|A\rangle := \langle \underline{false}.W|K|E|A\rangle$, wenn $l_1 = \underline{false}$ und $l_2 = \underline{false}$

$\Delta\langle l2.l1.W|\underline{AND}.K|E|A\rangle := \langle \underline{true}.W|K|E|A\rangle$, wenn $l_1 = \underline{true}$ und $l_2 = \underline{true}$
$\Delta\langle l_2.l_1W|\underline{AND}.K|E|A\rangle := \langle \underline{false}.W|K|E|A\rangle$, wenn $l_1 = \underline{false}$ oder $l_2 = \underline{false}$

b) Definieren Sie eine geeignete Reduktionssemantik.
$z = (L, (E, A)$ mit $L \in LA$
$(\underline{not}\,L, (E, A)) \Rightarrow (\underline{not}\,L', (E', A))$, falls $(L, (E, A)) \Rightarrow (L', (E', A))$
$(\underline{not}\,L, (E, A)) \Rightarrow (\neg l, (E, A))$, für $l \in \{\underline{true}, \underline{false}\}$

$(L_1\,\underline{LOP}\,L_2, (E, A)) \Rightarrow (L_1'\,\underline{LOP}\,L_2, (E', A))$, falls $(L_1, (E, A)) \Rightarrow (L_1', (E', A))$

$(l\,\underline{LOP}\,L, (E, A)) \Rightarrow (l\,\underline{LOP}\,L', (E', A))$, falls $(L, (E, A)) \Rightarrow (L', (E', A))$

$(l_1\,\underline{AND}\,l_2, (E, A)) \Rightarrow (eval(l_1\,\underline{AND}\,l_2), (E', A))$, falls $l_1\,\underline{AND}\,l_2$ ausgewertet werden kann $(l_1\,\underline{OR}\,l_2, (E, A)) \Rightarrow (eval(l_1\,\underline{OR}\,l_2), (E', A))$, falls $l_1\,\underline{AND}\,l_2$ ausgewertet werden kann
$(read, (l.E, A)) \Rightarrow (l, (E, A))$, für $l \in \{\underline{true}, \underline{false}\}$

c) Beweisen Sie die Äquivalenz Ihrer Lösungen zu a) und b).

Aufgabe 3 (freiwillig)

a) Implementieren Sie die Reduktionssemantik von WHILE in eine Programmiersprache Ihrer Wahl.

b) Implementieren Sie die Semantikfunktion eval, die jeder Programm-Daten-Kombination die entsprechende Ausgabe zuordnet.

c) Testen Sie Ihre Funktion eval am Beispiel des ganzahligen Divisionsprogramms.

Hinweis: Bei Besprechung dieser Aufgabe wird ein Beamer zur Verfügung stehen.